INFORMATION TRANSMISSION AND RECEPTION SYSTEM AND ELECTRONIC EQUIPMENT

Publication number: JP2001243707

Publication date: 2001-09-07

Inventor: HOSOGAYA NORIBUMI
Applicant: SONY CORP

Classification:

Classification:

G06F1/26; G06F12/14; G06F21/24; G10K15/02; G11B20/10; G06F1/26; G06F12/14; G06F21/00;

G10K15/02; G11B20/10; (IPC1-7): G11B20/10;

G06F1/26; G06F12/14

- European:

Application number: JP20000054129 20000229 Priority number(s): JP20000054129 20000229

Report a data error here

Abstract of JP2001243707

PROBLEM TO BE SOLVED: To obtain diversity concerning restrictions on operations for the copyright protection in a system. SOLUTION: In an information transmission and reception system in which a personal computer and a portable audio player are connected with a USB cable, data whose copyrights should be protected, such as audio data, are transmitted and received by copying or transferring them and power is supplied from the personal computer to the portable audio player, mutual authentication is performed between two pieces of equipment. According to an authentication result, the power supplied through the USB cable is controlled.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP)

四公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2001-243707 (P2001-243707A)

(43)公開日 平成13年9月7日(2001.9.7)

(51) Int.Cl.	歲別記号	FΙ	テーマコード(参考)		
G11B 20/10		G11B 20/10	H 5B011		
G06F 1/26		G06F 12/14	320A 5B017		
12/14	320	1/00	330F 5D044		

審査請求 未請求 請求項の数3 OL (全23頁)

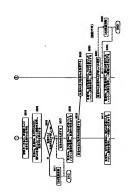
		WILES NEW MANAGES OF CLEAN		
(21)出願番号	特顧2000-54129(P2000-54129)	(71)出版人 000002185		
		ソニー株式会社		
(22)出願日	平成12年2月29日(2000.2.29)	東京都品川区北品川6丁目7番35号		
		(72)発明者 細萱 期文		
		東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソン		
		一株式会社内		
		(74)代理人 100086841		
		弁理士 监 無夫		
		Fターム(参考) 5B011 DA01 DA06 DB21 EA02 EA10		
		F903 HH02 WA06 WB13 WB18		
		5B017 AA03 AA06 CA15 CA16		
		5D044 AB05 BC01 BC03 CC04 HL11		
		HL20		

(54) [発明の名称] 情報送受信システム、及び電子機器

(57)【要約】

【課題】 システムにおける著作権保護のための動作制限について多様性を得る。

【解集手段】 パーソナルコンピュークと携帯型オーディオアルーヤとをUSBケーブルにより接続し、オーディオアータとの書作権が展集されるペラーラを、コピー、もしくは移動するようにして送受信すると共に、パーソナルコンピュータがら携帯型オーディオアルーヤ、対して電源を開きするとなれた情報を受信システムにおいて、この2つの機器間で相互認識を行うようにされる。そしてこの認識を限したじて、USBケーブルを介して供給される電源の削削を行うようにされる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のコンテンツ情報を記憶可能とされる第1の記憶手段と、

接続された外部電子機器との情報の送受信と、接続され た外部電子機器への電源供給とが可能な第1の接続手段 と

を備える第1の電子機器と

複数のコンテンツ情報を記憶可能とされる第2の記憶手段と.

上記第1の電子機器と接続されることで、上記第1の電子機器との間での上記コンテンツ情報を含む情報の送受信、及び上記第1の電子機器から供給される電源を入力して内部回路に供給可能な第2の接続手段と、

を備える第2の電子機器と、

を有して成ると共に、

上記第1の接続手段と上記第2の接続手段によって接続される第1の電子機器と第2の電子機器とについて相互認証処理を実行する相互認証処理手段と、

上記相互認証処理の認証結果に応じて、上記第1の電子 機器から上記第2の電子機器の内部回路への電源供給を 制御する電源制御手段と、

を備えることを特徴とする情報送受信システム。

【請求項2】 複数のコンテンツ情報を記憶可能とされる記憶手段と、

接続された外部電子機器との情報の送受信と、接続され た外部電子機器との電源供給とが可能と接続手段と、 上部接続手段によって接続されるが都電子機器とについ て相互認証処理を実行する相互認証処理手段と、 上記相互認証処理の認証情報に応じて、外部電子機器へ の電源開始を削する電源制御手段と、

シーのので、 を備えることを特徴とする電子機器。

【請求項3】 複数のコンテンツ情報を記憶可能とされる記憶手段と、

接続された外部電子機器との情報の送受信と、接続された外部電子機器から供給される電源を入力して内部回路 に供給可能な接続手段と、

上記接続手段によって接続される外部電子機器とについ て相互認証処理を実行する相互認証処理手段と、

上記相互認証処理の認証結果に応じて、上記外部電子機 器から供給される電源の内部回路への供給を制御する電 源制御手段と、

を備えることを特徴とする電子機器。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、例えばオーディオ データなどのコンテンツ情報の送受信を行う電子機器よ り構成される情報送受信システム、及びこの情報送受信 システムを構成する電子機器に関するものである。

[0002]

【従来の技術】近年におけるパーソナルコンピュータの

利用形態として、例えばCD (Compact Disc)もしくは 他の記録媒体から再生したオーディオデータをハードデ ィスクなどの記憶媒体にファイルとして保存したり、あ るいは、インターネットのサイトなどからオーディオデ ータをゲウンロードして、これをハードディスクにファ イルとして保存することが行れれている。

【0003】また、このようにして、パーソナルコンピュータのハードディスクに保存したオーディオデータのアイルを利用することのできるオーディオアレーヤとして、例えば内部にフラッシュメモリなどの記録媒件を備えることで、大幅か小型化が図られた携帯型オーディオアレーヤも普及してきている。

[0004] 上記した携帯型ケーディオアレーヤを相下 するのにあたっては、例えばユーザは、バーソナルコン ピュータと携帯型オーディオアレーヤとを所定のデータ バスを作して接続し、パーソナルコンピュータのハード ディスクに保存されているオーディオファイルを転送し で、携帯型オーディオアレーヤのフラッシュメモリに書 き込んで記録する、そして携帯型オーディオアレーヤ級 でフラッシュメモリに記録されたオーディオデータを再 生してこれを例えばヘッドフォンなどを接続して聴くよ うにされる。

[0005] 【発明が解決しようとする課題】ところで、例えば上記 したようなパーソナルコンピュータと携帯型オーディオ プレーヤとから成るシステムでは、記録媒体間でデータ のコピー(複製)や移動などのデータ転送が行われるこ とになる。従って、著作権保護の領占からみた場合に は、或る程度、データの転送が制限されるようにする必 要がある。すなわち無制限にデータ転送を許可してしま うと、著作権を侵害する可能性がでてくるものである。 その一方で、一般のユーザーが上記のような使用形態を 楽しめるようにするため、完全にデータ転送を禁止して しまうことは適切ではない、従って 著作権保護を図り ながらも、ユーザーの私的利用範囲内で認められている 程度のデータの複製は可能とされるような、或る程度の 柔軟性を有したデータ転送管理が行われるようにされる ことが求められている.

[0006]

「環題を解決するための手段」そこで本発明は上記した 課題を考慮して次のように積成する、先ず、情報投資に システムとしては、複数のコンテンツ情報を記憶物能と される第1の記憶手段と、接続された外部電子機器との 情が固定が10 の接接手段とを構える第1の電子機器と とが順度が第10 の接接手段とを構える第1の電子機器と を使うできませます。 を使うできませます。 手段に、第1の電子機器と接続されることで第1の電 子機器との間でのコンテンツ情報を含む情報の決定信及 び第1の電子機器から供給される電影を入力と内部回 概算との間でのコンテンツ情報を含む情報の決定信及 び第1の電子機器から供給される電影を入力して内部回 概定集終可能を第2の接接手段とを構える第2の目の 器とから成るものとする。そして第1の接続手段と第2 の接接手段によって接続される第1の電子機器と第2の 電子機器とについて相互返送地学を実行されて起き 理手段と、相互認定処理の認証結果に応じて第1の電子 機器から第2の電子機器か内熱回路への電源供給を制御 する電源制庫手段とを備えることとした。

[0007]また、複数のコンテンツ情報を記憶可能とされる記憶手段と、接続された外部電子機器との構築し 送受信と、接続された外部電子機器への電源機能とが可能な接触手段と、この接続手段によって指検される外部電子機器とについて相互認証地煙を実行する相互認証理 埋手段と、記相互認証地理や実行する相互認証地 埋手段と、常相互認証地理の設証結果に応じて、外部電子機器への電源供給を制御する電源開手段とを備えて 配子機器を構造することとした。

【0008】また、複数のコンテンツ情報を記憶可能と される記憶手段と、接続された外部電子機器から供給される電源 を入力して内部回路に供給可能を接続手段と、この接続 手段によって接続される外部電子機器とについて相互認 証処理を実行する相互認証処理手段と、相互認証処理の 認証結果に応じて外部電子機器から供給される電源の内 部での供給を制御さる認識が再段とを備えて電子 機器を構成することとした。

【0009】上股発構成によれば、2つの電子器巻至 いの接続手段により接続することで、コンテンツ情報の 送受信と、一方の電子機器から他方の電子機器かの電源 供給が行われるという情報と受信システムが構成され、 情報の送受信にあたっては、例えば互いの電子機器が ンテンツ情報の送受信規称に単規したものであるか否か を判定する相互認証が行われる。そして、認証拡果に応 じて、上記した一方の電子機器から他方の電子機器への 遮測供給を削削するようは構成されるのであるが、これ によって、何えば認証されない電子機器の動作を、電源 制御によって制限するということが可能となるものである。

[0010]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の携帯について説明する。なお、以降の説明は次の順序で行う。

- 1. 情報送受信システム
- 1-1. 全体構成
- 1-2.システムの利用形態
- 1-3.内部構成
- データ転送処理
- 5~1. チェックアウト処理 5~2. チェックイン処理
- 6. 相互認証処理及び電源制御処理
- 【0011】1. 情報送受信システム
- 1-1. 全体機成

図1は、本発明の実施の形態としての情報送受信システムの全体構成を概要的に示している。本実施の形態の情

報送受信システムとしては、例えばユーザが所有する、 パーソナルコンピュータ10と、ポータブルオーディオ プレーヤ (以降、単にプレーヤともいう) 20から成 る。

【0012】この場合、パーソナルコンピュータ10 は、プレーヤ20に転送すべき楽曲としてのコンテンツ データを取得して、例えばハードディスクなどのストレ ージデバイスに対してファイルとして保存するための機 器として利用される。そして、コンテンツデータの取得 にあたっては、大きくは次の2つの方法が挙げられる。 【0013】1つには、ここでは図示していないが、パ ーソナルコンピュータ10に備えられる音声入出力イン ターフェイスを介して取り込んだオーディオデータや、 CD-ROMドライブなどによりCDフォーマットのデ ィスクメディアから再生したオーディオデータをコンテ ンツデータとして取得するものである。 【0014】また、1つは、ネットワークを介して配信 される楽曲としてのコンテンツデータをダウンロードし て取得する方法である。パーソナルコンピュータ10 は、例えばインターネットなどのネットワークを介して EMD(Electrical Music Distribution)サーバ1と通 信可能とされている。EMDサーバ1においては、配信 のための多数のコンテンツデータが格納されている。こ

ータとされる。そして、例えばパーソナルコンピュータ 1 のカユーザは、バーソナルコンピュータ 1 のとは 操作によって、購入すべき楽曲としてのコンテンツデー 夕を選択する。そして、購入するコンテンツデーをのよ 定すると、パーソナルコンピュータ 1 0 では、この テンツデータの配信を EMDサーバ1 に対して要求す る。EMD サーバ1 では、この要求に応じた楽曲のコン テンツデータをパーソナルコンピュータ 1 0 では、コンテ ンツデータをパーソナルコンピュータ 1 0 では、コンテ ンツデータを優して保存する。

こでのコンテンツデータは、楽曲としてのオーディオデ

【0015】なお、本実験の形態のパーソナルコンピュ ータ10としては、上記のようにしてコンテンツデータ を取得してファイルを保存する機能のほか、後述するよ うにして、パーソナルコンピュータ10とアレーヤ間で コンテンツデータの授受を行う際の著作権保護を図るた めの著作権保護機能を有する。著作権保護機能として は、例えば暗号化機能やコンテンツデータ送受信時の認 証処理機能などが与えられる。そして、このような機能 は、例えばプレーヤ20の製造メーカが提供するコンテ ンツデータを管理するためのアプリケーションソフトウ ェア(以下、「コンテンツ管理アプリケーション」とい う)をパーソナルコンピュータ10にインストールする ことで得られる。また、上記コンテンツ管理アプリケー ション、及び本実施の形態のプレーヤ20が対応するコ ンテンツデータは、ATRAC (Adaptive Transform Ac oustic Coding)方式を改良したATRAC3といわれる

方式により圧縮処理されたオーディオデータとされる。
なお、美継の形態としてはこの圧縮方式に限定される必要はない。また、バーソナルコンピュータ10には、周 辺機器とのデータインターフェイスの1つとして、US B (Miversal Serial Bea)が設けられ、次に説明するア レーヤ20とはUS Bによって通信可能に接続される 【0016】プレーヤ20は携帯型のサイズ形状を有して、ユーザが特ち運びながらコンテンツデータを再生し て乾くことのできるオーディオアレーヤであり、楽曲と してのコンテンツデータを高速性となってとしてのコンテンツデータを再生し

フラッシュメモリを内蔵している。

【0017】プレーヤ20の本体21の上側平面部に は、ヘッドフォンジャック22が設けられており、ここ に対して、ヘッドフォン40のヘッドフォンプラグ41 を差し込んでイヤドライバ42を耳に装着することで、 ユーザは再生されたコンテンツデータを音声として聴く ことができる。また、同じ本体21の上側平面部には、 円柱形状の操作ボタン23が設けられる。この操作ボタ ン23は、所定の押圧操作、回転操作を行うことで、コ ンテンツデータの再生/一時停止、頭出し、早送り/早 戻し等の操作を行うことが可能とされている。また、本 体21の側面部には、ボリュームキー24、低音/音量 制限キー25、ホールドキー26が設けられている。ボ リュームキー24はヘッドフォン40により聴くことの できる音声の音量レベルを調節するもので、低音/音量 制限キー25は、所定操作を行うことで、低音域のレベ ル調整、及び最大音量を或る所定レベルに制限する機能 のオン/オフ設定を行う。ホールドキー26は、アレー ヤ20に設けられる操作子に対する操作を無効としたい 場合に使用する。音量制限キー25は、例えば電車内な どの公共の場で、周囲に音声が漏れて迷惑をかけないよ うにしたい場合などに使用し、また、ホールドキーは、 不用意に本体の操作キーに対する操作が行われてしまう のを防ぎたい場合に使用する。

【0018】また、本体21側面の正面とされる面にお いては、表示部30、プレイモードキー27、ディスプ レイキー28が設けられる。表示部30には、プレーヤ 20の動作状況に応じた所定の表示が行われる。例え ば、再生中には、現在の動作状態、曲番、経過時間等が 表示される。また、ディスプレイキー28を操作するこ とで、この表示部30における表示内容を変更すること ができ、例えば、ディスプレイキー28を操作した場合 には、曲番、経過時間を表示している状態から、曲名、 アーティスト名などを表示する状態に切り換えたり、再 生信号レベルをスペクトラムアナライザ的に示すバー表 示とコンテンツデータのビットレートを表示する状態に 切り換えたりすることが可能とされる。プレイモードキ -27は、例えば1曲リビート再生、全曲リピート再 生、シャッフル再生などの特殊再生モードを設定するた めに設けられ、このキー操作によって設定された特殊再 生モードも、例えば表示部30におけるセグメント表示 による所定の表示形態によって示される。

【0019】また、ボリュームキー24等が設けられて いる本体21の側面部の下側には USBコネクタ32 が設けられる。このUSBコネクタ32は、USBケー ブル50によりパーソナルコンピュータ10と通信可能 に接続するために設けられており、例えば図示するよう に、USBケーブル50の一方のUSBプラグ52をア レーヤ20のUSBコネクタ32と接続し、他方のUS Bプラグ51をパーソナルコンピュータ10側に設けら れているUSBコネクタ (ここでは図示せず) に接続す るようにされる。このようにして接続されることで、パ ーソナルコンピュータ10とブレーヤ20との間でデー 夕送受信を行って、コンテンツデータを互いに授受する ことが可能となる。なお、USBコネクタ32にUSB プラグ52を接続しないときには、コネクタ蓋部33に よりUSBコネクタ32を覆って保護できるようになっ ている.

【0020】1-2.システムの利用形態

ここで、上記したシステムの利用形態例について説明しておく、図2(a)に示すようにして、パーソナルコン ピュータ10ではEMDサーバ1かを成るコンテッツデータCTを購入してダウンロードして取り込むようにさ れる。のようにして取得されたコンテッツデータCT は、パーソナルコンピュータ10において前途上たよう に圧酸地壁が施され、また、暗号化が接きれたファイル に変換され、例えば内部のハードディスクに保存され 。また、ここでは、図示していないが、先に追べた ように、CD等のメディアや音声入出力インターフェイ スから得たオーディオデータも、コンテンツデータとし て取得して保存することができる。

【0021】 そして、上記のようにしてパーソナルコン ピュータ10にて保存されたコンテンツデータCTは、 図2(6)に示すようにして、USBインターフェイス を介して接続したアレーヤ20に対してアップロードす ることが可能とされている。アレーヤ20では、このア ップロードされたコンテンツデータを内蔵のフラッシュ メモリに書き込んで記憶する、そして、ユーザは、アレ ーヤ20によりフラッシュメモリに記憶されたコンテン ツとしての楽曲であるオーディオデータを再生して繋く ことがざきる。

【0022】また、本実練の形態のシステムは、SDM 【Secure Digital Music Initiative)という著作権保 護規能に準拠しているものとされる。つまり、パーソナ ルコンピュータ10にインストールされるコンテンツ管 埋アアリケーション、及びアレーヤ20は、このSDM 【に準拠した動作が得られるように構成されている。 【0023】図3は、このSDM Iに準拠した代表的な データ能送期限を示している。ここで、パーソナルコン ピュータ10かカアレーヤ20にはり【フコンテンツデー タをコピーするようにして転送することについては 「チェックアウト」という。この場合のデータ転送はコ ピーであり、パーソナルコンピュータ10においては、 コピー元のコンテンツデータは削除されずに残ることに なる。また、逆にプレーヤ20からパーソナルコンピュ -タ10に対してデータを転送することをチェックイン という。ただし、チェックインの場合にはデータの移動 となり、従って、チェックインによっては、プレーヤ2 0側で記憶されていたコンテンツデータは削除される。 【0024】ここで、チェックアウトは、3回までであ ると決められており、4回以上のチェックアウトは行え ないものとされている。 つまり、パーソナルコンピュー タ10からは、本実施の形態のプレーヤ20を含む他の 機器に対しては、3回までしかコピーを行うことができ ないように制限される。ただし、例えばすでに3回チェ ックアウトされたコンテンツデータをチェックインすれ ば、このチェックインされたコンテンツデータについて は、再びチェックアウトすることができるようにされ る。なお、確認のために述べておくと、図2及び図3に より述べた、EMDサーバ1からのコンテンツデータの ダウンロード、ダウンロードデータに対する圧縮処理、 暗号化処理、また、プレーヤ20へのアップロード、そ して、上記したチェックイン/チェックアウトの管理 は、パーソナルコンピュータ10にインストールされた コンテンツ管理アプリケーションが行う。

【00251ところで、EMDサーバ」におけるデータ 配信としては、例えば配信サービスに多様性を与えるこ とや著作権者の認知をど反映することを目的として、再 生可能開電や再生可能回数の制限を設けて、「再生頻限 付」のコンテンツデータを提供することも行われてい る。これらの再生可能開電や再生可能回数は、例えばコ ンテンツデータのヘッダにおいて再生条件データとして 核納されている。

【0026】本実験の形態としては、このような再生制 服付きのコンテンツデータについては、ルーソナルコン ビュータ10上でコンテンツ管理アプリケーションを起 動きせることによっての再生のみが可能とされ、アレー ヤ20へのチェックアウトは行えないものとして管理す るようにされる。

【00271ただし、もちろんのこと、再生制限付きの コンテンツデータCTをプレーヤ20にチェックアウト し、アレーヤ20により原生制限付きのコンテンツデー タが再生可能なように構成することは可能である。そして、当然のこととして、再生制御代きのコンテンプ クCTが指定する再生可能側間や再生可能回数に従って、アレーヤ20における再生動作も制限されるように 構成されるべきものである。

【0028】続いて、図1に示したシステムを構成する パーソナルコンピュータ10及びアレーヤ20の内部構 成について、図4を参照して説明する。パーソナルコン ピュータ10においては、ネットワーク2と接続するためのネットワーク接続インターフェイス101が設けられ、CPU102の新御によってネットワーク接続インターフェイス101が機能することで、ネットワーク2を介してEMDサーバ1と通信可能に接続され、EMDサーバ1にて提供されているコンテンツデータを分ウンロードする。とか可能かる。

【0029】また、こではCD-ROMドライブ10 6が設けられており、このCD-ROMドライブ106 では、接続されたCDフォーマットのディスクに設定 れているデータを再生して読み込むことが可能とされ る。なお、例えば実際にはCDフォーマットのディスク に加えて、DVOのははat Versatile Discyととのディ スクも再生可能なディスクドライブが設けられてもよ い、例えば、コンテンツデータとしては、このCD-R のMドライブ106に接換されたディスクを再生して得 たオーディオデータを利用することができる。

【0030】また、音声入出力インターフェイス108 は、外部機器とのデジタルオーディオ信号、もしくはア ナログオーディオ信号の入出力のためのインターフェイ スとをれる。本実験の形態のパーソナルコンピュータ1 のでは、この音か、出力インターフェイス108を介し て入力されるデジタルオーディオ信号及びアナログオー ディオ信号をコンテンツデータに変換することも可能と される。

[0031] ハードディスク107には、CPU102 が実行するための各種アプリケーションソフトウェア や、各種ファイルが保存される。例とば本実施の形態の 場合であれば、コンテンツ管理アプリケーションと、こ のコンテンツ管理アプリケーションが吸うコンテンツデ ータのファイルがここに保存される。

【0032】RTC105は、現在時刻を計時してその 時刻情報を出力する。このRTC105にて得られる現 在時刻情報は、木実施の形態においては、コンテンツデ 一夕の再生期限管理などに用いることができる。

【0033】インターフェイス1 (0は、機大は実際には マウス、キーボード等とされる操作入力第11 2から入 力される操作情報をCPU10 2に伝送し、また、画像 をディスアレイ113に表示させるためのユーザインタ ーフェイス機能を れしている。また、外部周辺機器との データインターフェイス機能を 有しているものとされ る。そして、本実練の形態としては、少なくとも、US Bインターフェイスによって外部周辺機器との通信が可 能なようにされており、従って、インターフェイス10 においては、USBインターフェイスには データ道信 実現するためにUSBドライバ11 0が設けられる。 USBドライバ11 0は、機大は実際にはバーソナルコ ンビュータ10本体に表出して設けられるUSBコネク リ111と接続される。本実施の形態の場合でわれば、 USBインターフェイスによってアレーヤ20とと機能

れた場合には、コンテンツ管理アプリケーションのプロ グラムに従って、アレーヤ20に対して楽曲としてのコ ンテンツデータを転送することができる。つまり、CP U102の制御によって、コンテンツデータがUSBド ライバ110に転送され、USBドライバ110では、 USBコネクタ111を介してコンテンツデータを误信 出力する。

【0034】ここで、パーソナルコンピュータ10側の USBコネクタ111と、プレーヤ20側のUSBコネ クタ32とを接続するUSBケーブル50としても示さ れるように、USBインターフェイスとしては、信号ラ インD+, D-, 電源ラインVbus, GNDラインの 4本のラインで1本のケーブル(伝送路)を形成する。 信号ラインD+, D-は、差分伝送によりデータ伝送を 行うデータ用ラインであり、電源ラインVbusは、パ ーソナルコンピュータ10から電源供給を行うためのプ ラス側のラインとされる。つまり、周知のように、US Bインターフェイスでは、例えばパーソナルコンピュー タ10から周辺機器に対して直流電源供給を行うことが 可能とされている。

[0035] CPU (Central Processing Unit) 102 は、パーソナルコンピュータ10内において、例えば0 S(Operation System)としてのプログラムや、起動され た各種アプリケーションソフトウェアのプログラムに従 って所要の制御処理を実行する。ROM113は、例え ばEEPROMやフラッシュメモリなどの不揮発性メモ りとされて、各種設定情報や、さほどのデータ容量を有 さないファイルなどのデータを適宜保存しておくことが 可能とされる。RAM104には、例えば起動されたア プリケーションソフトウェアのプログラムデータや、C PU12の処理によって得られる各種データが保持され る.

【0036】電源部114は、例えば実際には商用交流 電源を入力して、所定レベルの直流電源電圧を得る。そ して、このようにして得られた電源PWを、内部の各機 能回路部に対して供給する。また、前述したようにし て、USBインターフェイスを介して当該パーソナルコ ンピュータ10から外部周辺機器に対して電源供給を行 うために、上記電源部114からは、USB用電源PW uを、USBドライバ110に対して分岐して供給する ようにもされている。

【0037】続いて、上記構成によるパーソナルコンピ ュータ10において起動されるコンテンツ管理アプリケ ーションとしての機能を、図5に模式的に示す。コンテ ンツ管理アプリケーション300は、大きくは、コンテ ンツ管理プログラム311、表示操作指示プログラム3 12、録音プログラム313、購入用アプリケーション プログラム315から成り、また、コンテンツデータベ ース314を作成して用意する。 なお、 コンテンツデー タベース314は、例えばハードディスク107に保存 される。

【0038】 コンテンツ管理プログラム311は、例え ば、実際にはシャッフルされたインストラクション、ま たは暗号化されたインストラクションなどとして記述さ れることで、その処理内容を外部から隠蔽して、その処 理内容の読解が困難となるようにされている。

【0039】 このコンテンツ管理プログラム311にお いて、EMD選択プログラム131は、例えばユーザの 所定操作によって行われるEMD登録処理によって、ネ ットワーク 2を介してEMDサーバ 1 側から提供される プログラムである。そして、このEMD選択プログラム 131を例えばRAM104に格納して保持するように される。そして、EMD選択プログラム331は 例え ば実際には複数あるとされるEMDサーバ1のうちの何 れと接続するのかについての選択を行い、この選択され たEMDサーバ1との接続を、購入用アプリケーション プログラム315、または購入用ドライバ342に実行 させる。

【0040】チェックイン/チェックアウト管理プログ ラム332は、コンテンツデータのチェックイン/チェ ックアウトの動作を管理するもので、指定されたコンテ ンツデータについてチェックアウトが許可されていれば チェックアウトを行い、また、チェックインが要求され たコンテンツについて許可が与えられているのであれ ば、チェックインが行われるように処理を実行する。こ のチェックイン、チェックアウトが許可されているか否 かについての判定は、例えば、図3にて説明したチェッ クイン/チェックアウトの規則、およびコンテンツデー タベース314において、チェックイン/チェックアウ トの対象となったコンテンツデータに対応するデータ内 容をチェックすることで行われる。また、チェックイン /チェックアウト管理プログラム332は、チェックイ ン又はチェックアウトの処理に対応して、コンテンツデ ータベース314の内容を更新する。なお、コンテンツ データベース314の構造については後述する。

【0041】また、ネットワーク2を介して購入用アプ リケーションプログラム315がEMDサーバ1から受 信したコンテンツデータは、例えば、このコンテンツ管 理アプリケーション300において実行するデータの暗 号化方式とは異なる方式によって暗号化されている場合 がある。暗号方式変換プログラム333は、上記のよう にしてEMDサーバ1から受信して取得したコンテンツ データの暗号化方式について、このコンテンツ管理アプ リケーション300が適合する暗号化方式によって暗号 化されたデータ形式に変換する。この場合のコンテンツ データに対する暗号化方式としては、例えばDES (Data Encryption Standard) 方式、又はFEAL (Fast Encriphe rment Algotithm) 方式などを採用することができる。 【0042】さらに、EMDサーバ1から受信して取得

したコンテンツデータとしては、コンテンツ管理アプリ

ケーション300対対応するATRAC3方式とは異な を圧縮方式(例えば、MP3: WED Audio Layer-立を と)によってオーディオデータの圧縮が確されている場合もあるので、このような場合には、圧縮方式変勢プロ プラム334によって、ATRAC3方式以外の方式によって圧縮されているコンテンツデータとしてのオーディオデータへの変換を行うようにされる。また、圧縮方式変換プログラム334は、圧縮処理が起ことは、 たれているいオーディオデータに制御更するエンコーダ としての機能も有しており、例えばCD-ROMドライ ブ106によりディスクから再生されたオーディオデータや、音声人出力インターフェイス108により入力して取得したオーディオデータと、

【0043】晴号化プログラム335は、例えばCD-ROMドライブ106によりディスプクトの再生されたオーディオデータ、音声人出力インターフェイス108 により入力して取得したオーディオデータをコンテンツ データとして作成する際に、コンテンツ管理アプリケー ション300が適合する暗号化方式によって暗号化を施す。

【0044】ここで、上記しているコンテンツ管理アプリケーション300に適合する時号化方式、及びオーディオデータ圧解方式は、正規のアレーヤ206お切らしいるものとされる。つまり、アレーヤ20においては、コンデンツ管理アプリケーション300により適正に圧縮処理を受け時代が能されたコンデンツデータについては、神兵処理及び暗号後合化処理を実行してオーディオデータを復元し、適正に再生することが可能とされていま。

【0045】利用条件変換プログラム336は、EMD サーバ1から受信して取得したコンテンツデークの再生 条件、コピー条件を示す利用条件データ(Bage Bul e)のフォーマットを、「コンテンツ管理アプリケーシ ョン300により処理可能とフォーマットに変換する。 この利用条件データは、コンテンツデータベースを作成 するのに使用される。

 ある。ハッシュ関数は、可変長の長いデータを固定長の 短い値にマッピングするようにして変換する一方向性の 関数として知られており、演算結果であるハッシュ値同 十の衝突は起こりにくいとされている。

【0047】また、実際にパーソナルコンピュータ10 とプレーヤ20がUSBインターフェイスにより接続さ れた場合には、例えばコンテンツデータの授受を行う前 段階において、パーソナルコンピュータ10にインスト ールされているコンテンツ管理アプリケーションが正規 のものであるか否かを確認する共に、プレーヤ20が正 規のものであるか否かを確認するために、パーソナルコ ンピュータ10とプレーヤ20との間で相互認証処理を 実行する。認証プログラム338は、この相互認証処理 にあたって、パーソナルコンピュータ10側が実行すべ き設証処理を実行するプログラムとされる。また、コン テンツ管理プログラム311と購入用アプリケーション プログラム315との相互認証処理 コンテンツ管理プ ログラム311と購入用ドライバ342との相互認証の 処理を実行する。さらにはEMDサーバ1と購入用アプ リケーションプログラム315又は購入用ドライバ34 2との相互認証処理を実行し、このときに利用される認 証鍵を例えばROM103に記憶させる。なお、この認 新雄は、コンテンツ管理プログラム311がパーソナル コンピュータ1にインストールされたときには、認証プ ログラム338に記憶されてはいないものとされる。 そ して、表示操作指示プログラム312により登録処理が 正常に実行されたとき、EMDサーバ1から供給され

【0048】復号アログラム339は、このコンテンツ 管理アプリケーション300上でコンテンツデータを再 生するときに、そのコンテンツファイルについて所受の 復写処理を施して、オーディオデータに設定することを 行う。例えば、コンテンツデータが既に圧縮処理が能さ れ、また暗号化が能されているのであれば、暗号化を解 ま。まか明及理を行うことで、オーディオデータを得 る。このようにして得られたオーディオデータは、例え ば音声スはカインターフェイス108を介して出力され る。

【0049】電源制御プログラム340は、後述するようにして、USBドライバ110における電源制御を実行するために設けられる。

【0050】デバイスドライバ341は、例えばアレー ヤ20としてのデバイスに対応するドライバソフトウェ アであり、USBドライバ110を介してのアレーヤ2 0とのデータ漢等信を司る。

【0051】購入用ドライバ342は、例えば或る特定 のEMDサーバに対応したドライバソフトウェアであ り、コンテンツ管理アアリケーション300本体に対し ていわゆるプラグインソフトウェアとしてインストール される、これにより、購入用ドライバ342は、コンテ ンツ電理プログラム3 11 とのデータの現受が可能とな 6、そして、この購入用ドライバ34 2は、ネットワー ク2を作して成る特定のEMDサーバ1に所定のコンテ ンツデータの送信を要求するとともに、このEMDサーバ 11 からコンテンツデータを受信する。また、購入用ド ライバ34 2は、このEMDサーバ1からコンテンツデータを受信するとき、課金処理も実行するようにされ ス

【0052】GUI(Graphical liser Interface)プログラム312は、コンテンツ管理アプリケーション30 0としてのGUIを実現するためのプログラムとされ、例えば様形入が部112としてのマウス、キーボード等の機作に防じて、ディスプレイ113に対してGUI画像の表示を行う。

【0053】 録音プログラム313は、例えばGU1プログラム312により録音用ウィンドウが表示されている状態のとたて、例えば現立指揮されてい、CDのドライブ106に装填されているCDのオーディオデータ、双は音声人出力インターフェイス108を介して、原行されているであった。例えば、経音用ウィングラムとされる。例えば、経音用ウィンドウに対して披音開始の操作が入れると、幾年でのプログラム313は、現在、選択されている音源としてのオーディオアータを、仅はゴンデンツデータの形式により、ドチェスクに保存する。

【0054】コンテンヴデータベース314は、例えば、ファイルとして管理されてハードディスク107は 保存されているコンテンツデータごとは対応した研製の 管理情報ファイルの集合から成る。そして、このコンテ ンツデータベース3146例はプァイルとして、 ルツデーダベース3146例はプァイルとして、 ドディスク107に対して保存されているものとされ

で、(0055) ここで、上記コンテンツデータとコンテン ツデータベース314のデータ構造例について、それを 10回8、図のを参照して設明する、図のはコンテンツデー クの構造を示している。コンテンツデータとしては、 図示するように売すヘップエリアA1が配置され、これ に続けてオーディオデータが結婚されるデータエリア 2分配置される。なお、これまでの説明からも分かるように、データエリアA2に格納されるボーディオデータ は、ATRAC3方式により圧緩処理が発きれてデリ、また、例えばDESなどの所定方式により圧緩処理が発きれている。

【0056】ヘッダエリアA1には、先頭から、ファイルID、ヘッダサイズ、コンテンツキー、ファイルサイズ、コーデックID、ファイル名、ファイル信報、再生制限データ、再生明能妇、 再生終了日、再生可能回数、実再生回数の各情報が結納される。

【0057】ファイルIDは、ファイルごとに固有とな

る I D であり、ヘッダサイズは、ヘッダエリア A I のサイズを示す。コンテンツキーは、暗号化が能されたデータエリア A 2 のオーディオデータについて暗号化を解くためのデータとされ、実際にパーソナルコンピュータ I Oとアレーヤ 2 O との間でコンテンツデータの頻繁が行われる際に、共通のセッションキーでさらに暗号化される。

【0058】ファイルサイズは、例えばこのコンテンツ データ自体のファイルとしてのサイズを示し、ファイル 情報には、例えばこのコンテンツデータの楽曲としての タイトルや、アーティスト名を示す。

【0059】コーデックIDは、コンテンツデータとしてのオーディオデータに対して施されている音声圧縮方式を示すIDとされる。

【0060】再生制限データ、再生開始日、再生終了 日、再生可能回数、実再生回数は、当該コンテンツデー タの再生制限が適正に行われるようにするための再生制 限管理情報である。再生制限データは、例えばSDM I の規則に従ったうえで、これまでのデータ転送や再生履 歴に応じて設定される再生制限を示す情報とされ、例え ば後述するコンテンツデータベースのコピー条件やコピ 一回数カウンタの値などが反映される。また、再生開始 日時及び再生終了日時は、再生期間に制限が与えられた 再生制限付きのコンテンツデータである場合に、その再 生が可能とされる開始日時と終了日時を示す。同様に、 再生可能回数は、再生回数が制限される再生制限付きの コンテンツデータについて、その再生可能回数の値を示 す。実再生回数は、パーソナルコンピュータ10あるい はプレーヤ20により再生された回数を示す。ここで、 例えば実再生回数が示す値が、再生可能回数の値と問一 となった場合には、パーソナルコンピュータ10及びア レーヤ20では、このコンテンツデータの再生を禁止す ることになる.

【0061】図9は、コンテンツデータベースの構造を 示している。ここでは、コンテンツデータとして、コン テンツ1~3の3つがハードディスク107に保存され ている場合に対応しているものとされる。

【0062】この図に示すように、各コンテンツに対応 しては、先ず、ファイル ID、コンテンツキー、タイト ル、ファイルサイズの情報が張けられ、さらに利用条件 データが設けられる。ファイル ID、コンテンツキー、 タイトル、ファイルサイズは、上記図8に示したコンテ ンツデータのヘッデエリアA I に格納されているもの と、関じ内容を示すものとされる。

【0063】また利用条件データのうち、「再生条件: 開始日時」、「再生条件:終了日時」、「再生条件:再 生可能回数」も、図8に示したコンテンツデータの〜 ダエリアム1に搭納されている再生開始日時、再生終了 日時、再生事に 数カウンタ」は、図8に示したシテンデータのへ ダエリアA1に格納されている実再生回数と同じ内容を 示す。「再生時課金条件」は、当該コンテンツデータに ついての課金設定条件が示される。「コピー条件:同 数」は、当該コンテンツデータについて許可されている コピー回数を示し、本実施の形態の場合であればチェッ クアウトの回数=3が示されることになる。「コピー回 数カウンタ」は、これまでに、当該コンテンツデータが コピーされた回数を示す。例えば上記「コピー条件:回 数」で示される値と、「コピー回数カウンタ」の値が同 じになれば、これ以上、このコンテンツデータをコピー することが禁止される。つまり、例えばパーソナルコン ビュータ10では、このコンテンツデータのコピー要求 があってもこれには応じない。なお、このコピー回数カ ウンタの値は、チェックインが行われた場合には、コピ 一回数を1回分少なくするようにしてその値が変更され る。「コピー条件: SCMS」には、SCMS (Serial Copy Management System)の規格に基づくコピー条件が示さ れる。SCMSでは、例えば或るコピー元のメディアか らコピー先のメディアに対してオーディオデータ等のデ ジタルコピーを行うのについて、1世代のみのコピーを 許可している。また、ハッシュ値は所定バイト数から成 るデータ列であり、前述したハッシュ値管理プログラム 337 (図5参照) がコンテンツデータベースの内容に 基づいて算出して保持しておくようにされ、コンテンツ データベース内容についての改竄が行われたか否かにつ いての判定を行う場合に参照される。

【0064】続いて、説明を図4に戻して、アレーヤ2 0の内部構成について説明する。アレーヤ20には、図 1にも示したUSBコネクク3 2が設けられ、このUSBコネクク3 2は、内部のUSBドライバ215と接続されている。本実態の形態の場合、バーソナルコンピューク1 0から返信されたコンテンツデータは、上記USBコネクタ3 2からUSBドライバ215に入力されて、ここで受信される。

【00651フラッシュメモリ206は、フラッシュメ モリドライバ205によって、データの書き出し及び献 み出しが行われる。そして、この場合には、USBドラ イバ215にて受信されたコンテンツデータをフラッシ ュメモリ206に対して書き込んで記憶する。

【0066】こで、フラッシュメモリ206に記憶されるコンテンツデータは、いわゆるFAT(#ile Alloca tion Table)によって管理される。つまり、FATによって、フラッシュメモリ206上におけるコンテンツデータの記録位置が管理される。とお、このFATとしてのデータは、例えばコンテンツデータと共にフラッシュメモリ206に記憶されてもよいのであるが、例えば医FROMをどによって構成される分類FOM210に記憶するようにしてもよい、例えば外部FOM210に「ATを書き込むようでれば、その構造し、書き換えての数に関係があるとされているファッシュメモリ206

に対する書き換え回数を少なくすることができる。また、外部ROM210には、例えば各種設定情報なども 記憶しておくのに利用することができる。

【0067】フラッシュメモリ206に記憶されたコン テンツデータをオーディオデータとして再生する際に は、先ず、指定されたコンテンツデータをフラッシュメ モリ205から読み出して、内部バスを介してDSP2 07に転送する。DSP207においては、コンテンツ データからデータエリアA2に格納されているオーディ オデータを抜き出す。そしてこのオーディオデータにつ いて、暗号化の解読処理、及びデータ伸長処理を実行 し、所定フォーマットのデジタルオーディオデータを得 る。また、例えば操作部212に対して行われた所定操 作に応じた音質、音量等の調整も、このDSP207に おける信号処理によって行うことができる。なお、DS P207が信号処理を行うのにあたっては、例えば必要 があればバッファメモリ211を作業領域として利用す るようにされる。そして、このようにして得られたデジ タルオーディオデータをD/Aコンバータ208に出力 する。D/Aコンバータ208では、入力されたデジタ ルオーディオデータをアナログオーディオ信号に変換し てアンプ209に対して出力する。アンプ209では入 力されたアナログオーディオ信号について増幅を行っ て、音声信号出力端子であるヘッドフォンジャック22 に出力する。そして、ヘッドフォンジャック22にヘッ ドフォン40が接続されれば、このヘッドフォン40の イヤドライバ42から、例えば楽曲としての音声が出力 aha.

【0068】また、フラッシュメモリ206に記憶されたコンテンツデータをチェックインする、つまり、バーソトロンマータ10に対して移動させるようにして転送する際には、フラッシュメモリドライバ205により、チェックインすべきコンテンツデータをフラッシュメモリ205から読み出して、USBドライバ215に転送する。USBドライバ215では、USBコネクタ32~USBケーブル50を介して接続されているパーソナルコンビュータ10側のUSBドライバ110に対して、コンテンツデータを活品出力する。

【0069】また、先にも速ぐたように、パーソナルコンピュータ102アルーヤ20がUSBインターフェイスにより接続された場合には、パーソナルコンピュータ10とアルーヤ20間で相互選挙を行うのであるが、このかめに、アレーヤ20間では、選挙処理プロック204が設けられる。認識処理プロック204は、対えばCPU201の制御に応じて、相互認施処理としてアレーヤ20間が行うべき処理を実行する。

【0070】操作部212は、例えば図1に示したプレーヤ20の本体21に設けられる各種操作子より成るも めとされ、操作子に行われた操作に応じた操作情報信号 を出力する。CPU201は、この操作情報信号を基力 いて、各種機能回路部に対する制御処理を実行する。こ れにより、操作に応じた所要の動作が得られる。例えば 再生に関する操作が行われたのであれば、この操作に応 じて所要の再生関連動作が行われるように、DSP20 7に対する制御やフラッシュメモリ205に対する読み 出し制御等を実行する。また、表示ドライバ213は、 CPU201から出力される表示データに応じて、表示 部30としての表示デバイスに対する駆動を行う。これ により、表示部30において、各種の表示が行われる。 【0071】CPU216は、上記した操作部に応じた コンテンツデータに対する各種再生処理、表示制御、U SBインターフェイスを介しての通信制御をはじめ、所 要の動作を実現するための各種制御処理を実行する。R OM202には、CPU201が実行すべきプログラム のデータや、CPU202が参照すべき初期設定情報な どが格納される。また、RAM203には、CPU20 1が実行すべきプログラムが起動されて保持されると共 に、CPU201が各種処理や演算に利用したデータが 保持される。

【0072】本実施の形態のプレーヤ20は、バッテリ 217にて得られる直流電源を電源回路216によって 所定レベルの電圧に変換して、内部回路の電源PW・B として利用するようにされている。また、前述したよう に、パーソナルコンピュータ10からはUSBケーブル 50を介して直流電源電圧を外部に供給することが可能 とされている。このため、アレーヤ20としては、US Bケーブル50を介してパーソナルコンピュータ10と 接続されているときには、このUSBケーブル50を介 して供給される電源電圧を内部回路に供給するようにさ れる。このために、本実施の形態のUSBドライバ21 5としては、USBケーブル50を介して供給される電 源電圧から所定レベルの電源PW・Uを得て、これを内 部回路に供給するように構成される。このとき、バッテ リ217を電力源とする電源回路216からの電源供給 は停止されるのであるが、この電力源切り換えの構成に ついては、次の説明において述べていくこととする。 【0073】本実施の形態のシステムでは、後述するよ うにして、パーソナルコンピュータ10とプレーヤ20 との間で行った相互認証結果に応じて、USBインター フェイスを介しての電源 (USB電源) の供給を制御す るようにされる。 つまり、パーソナルコンピュータ10 とプレーヤ20との相互認証結果として、プレーヤ20 が正規のシステム対応機器ではないとして認証されなか った場合には、ペナルティ的な措置として、例えば1つ には、パーソナルコンピュータ10からアレーヤ20へ のUSB電源の供給を停止させるものである。

【0074】そこで、上記図2に示したパーソナルコン ビュータ10とプレーヤ20の電源回路系の構成例を図 6及び図7に示しておくこととする。図6は、パーソナ ルコンビュータ10における電源回路系として、USB 電源の係給回路系の構成を示している。USBドライバ 110に対しては、電源部114から、USBド電源P WuがUSBドライバ110に対して供給される。ここ では、USBドライバ110内において、電源経路内に スイッチ110aが設けられているものとされ、生源経路内に SB用電源PWuは、このスイッチ110aからライン Vbのようでは、ロンスイッチ110aは、例えば ラになっている。ここで、スイッチ110aは、例えば FEでなどのスイッチ素子が用いられ、CPU102の 朝脚によってオンゲオコ能が開催的よれ。

100751また、図7にアレーヤ20側に設けられる 電源回路系の構成を示す。アレーヤ20位、バッデリ 217をUSB電源の何れかを電力源として動作するこ とが可能とされている。先ず、USBコネクタ32を介 レバーシナルコンビュータ10などの外部機器と接続 されていない状態では、バッテリ217を電力派とする ことになる。この場合、バッテリ217を電力派とする 直電電電電圧しての電力は電面回路215に対象され、この電源回路215に内容力は電面回路215内のDC/DCコンバータ21 5aにア防定レベルで安定化された直電電圧に支機され て、電源PW・Bを上て例えばCPU201等をは比 とする所要の回路条子に対して保格される。また、この ときには、USBコネクタ32ーレギュレータ216 a を介してのUSB電源機からの電源供給は無い。

【0076】そして、例えば上配した状態から、アレー ヤ20のUSBコネクタ32を介してパーソナルコンビ ュータ10などの外部電源時熱機器との接続が行われた とする。このとき、USBコネクタ32を介しては、信 号ラインPト、D・によるデータ信号と、電源ラインと かしまによるUSB電源とが入力されてくることになるが、ここでは、説明の都合上、USB電源を挟約する電 源ラインVB いまのみを示している。

【0077】USBコネクタ32を介して入力されたU SB電源は、USB検出信号生成部220及びUSBド ライバ216内に対して設けられているとされるレギュ レータ216aに対して供給される。USB検出信号生 成部220では、入力されたUSB電源の電圧を分圧し て、USB接続が行われたことを示し得る検出信号を生 成して、電源回路215内のDC/DCコンバータ21 5aに対して出力する。DC/DCコンバータ215a は、この検出信号が入力されると、その動作を停止させ るようにされている。つまり、USB接続が行われた場 合には、DC/DCコンバータ215aの動作を停止さ せるように制御することで、バッテリ216を電力源と する電源供給は行わないようにされる。そして、これに 代わって、レギュレータ216aにより入力されたUS B電源を所定レベル電圧に変換して得られる電源PW・ Uを内部回路に対して供給するようにされている。

【0078】ここで、例えば上記した状態からUSB接続が外された状態となったとすれば、レギュレータ21

6 aを介しての電源PW・Uの供給が停止される代わり に、DC/DCコンバータ215 aが動作を開始するよ うにされ、再びバッテリ駆動される状態に切り換えられ る。

【0079】5. データ転送処理

5-1. チェックアウト処理

本実施の形態としては、上記しているように、相互認証処理結果に応じたUSB電源制御に特徴を有するのであるが、相互認証処理は、パーソナルコンピュータ10とアレーヤ20間とでのデータ転送を行う際に、互いが正規のものであるのかを確認するために実行されるものである。そこで次に、この相互認証処理を含むデータ転送時の処理動作について説明を行っていく、本実権の形態のデータ転送としては、前途したように「チェックアウト」といわれるパーソフルコンピュータ10からプレーヤ20へのデータコピーと、「チェックイン」といわれるアレーヤ20からバーソフルコンピュータ10からプレーヤ20からバーソフルコンピュータ10からプレーヤ20からバーソフルコンピュータ10からプレーヤ20からバーソフルコンピュータ10からプレーヤ20からバーソフルコンピュータ10からアレーヤ20からバーソフルフとは、カープトのデータ形動(ムーブ)が行われることから、このチェックアウト処理とチェックイン処理について順次説明していく。

【0080] 図10及び図11には、チェックアウトの ための処理動作が示されている。この図に示すフローチ キートは、パーソナルコンピュータ10膜からみた場合 の処理を示しており、コンテンツ管理アアリケーション のプログラムに使ってCPU102が実行するものとさ れる。

【0081】チェックアウトに難しては、先ず図10のステッアS101において、現在のコンテンツデータベース全体の内容に対応するハッシュ値を計算する。そして、次のステッアS102において、上記ステッアS101に行為れたハッシュ値と、前回において算出されて所えばRのM103に保持をせておいたハッシュ値とついて性解を行って、その値が一致しているか否かについて判別する。ここで、両者のハッシュ値が一致していないとして否定結果が得られた場合には、ステッアS103に進んで、コンテンツデータベースが不正に改算された可能性があるためにチェックアウトを行かない皆を示すメッセージを表示させ、このルーチンを検すさせる。これに対してステッアS103において両者のハッシュ値が一致しているとして肯定結果が得られた場合にはステッアS104に進む。

[0082] ステッアS104においては、例えばハードディスク107に保存されているコンテンツデータベースから、そこに登録されている各コンテンツの情報を誘み出す。そしてこの読み出した情報に基分いて、ディスアレイ113に対して、コンテンツデータ(即ち楽曲である)の選択を行うためのGUI画像を表示させるための劇別処理を実行する。ユーザは、例えば操作入力部12年用いて、このコンテンツ選択のためのGUI画像に対して複件を行うことで、チェックアウトギベミコン

テンツを選択することができる。

(0083) こで、例えば上記ステッアS105において行われたとされるユーザ程件によって、チェックアウトすべきコンテンツデータの決定が行われたとすると、被くステッアS105において、コンデンツデータ・ベス内において、ごの選択されたコンデンツデータ上 対応する相則条件データをチェックする、つまり、選択されたコンデンツデータに対応する機能を強って、例えば上記した名利削条件データを多いで、例えば上記した名利削条件プラクチェックを製取しまが、に、選択されたコンデンツについて手ェックアウトが可能であるが否がについて判別する。ここで、チェックアウトが可能であるが否がについて判別する。ここで、チェックアウトが可能であるのモルスぐものであるとして判例された場合はこのルーチンを終了するが、チェックアウトが可能である場合には、ステップ S107に進化。

【0084】続くステップS107においては、パーソ ナルコンピュータ10のプレーヤ20との間での相互認 証処理を実行する。

【0085】この相互認証処理の詳細については徐述するが、ここで簡単に説明しておくと、例えば、アレーマ 20の外部のDM210にはオスクー酸にがデかか配慮され、パーソナルコンピュータ10のROM103には個別酸に1、及び当該パーソナルコンピュータ10をしての概整を特定を1 Dがずかがは使されているもつきる。アレーヤ20間では、パーソナルコンピュータ10 側がと送信される1Dの受信し、その1Dとアレーヤ20関では終さるスター酸ドルバッシス関数を適用して、パーソナルコンピュータ10側のROM103に保持しているとされる個別機と同一の鍵を生成する。このようにすることで、パーソナルコンピュータ10側のROM103に保持しているとされる個別機と同一の鍵を生成する。このし、アーソナルコンピュータ10点に、大一ツナルコンピュータ10点に、この個別能を用いてさらに、一時中な通信用鍵を生成することになる。この個別能を用いてさらに、一時中な通信用鍵を生成する。この個別能を用いてきらに、一時中な通信用鍵を生成することになる。この個別能を用いてきらに、一時中な通信用鍵を生成する。

【0086】あらい社他の認識処理としては、例えばパ ソナルコンピュータ10のROM 103に1Dとマス ター膜K明を予め記憶させておくとともに、アレーヤ2 0の外路ROM 210にもアレーヤ20の1Dとマスター 機状校を記憶させておくようにする。そして、それぞれの1Dとマスター機をお互いに他方に送信すること で、他方は一方から送信されてきたDEマスター機にハ ッシュ関数を適用して、他方の個別鍵を生成する。そして、その個別機から、一時的で通信用鍵をもならに生成するようにしてもたい。

【0087】そして、上記ステップS107において、 例えば相互に認証が得られたとされる場合には、最終的 には、上記した一時的な通信用鍵(一時鍵KS)をパー ソナルコンピュータ10のアレーヤ20とで共有したう えで、ステップS108に移行する。 なお、相互認証 が得られなかった場合の処理については、後述する。 [0088] ステッアS108においては、ファイル1 Dなどのコンテンツデータとしてのファイルが特定できる情報をコンテンツデータペースから読み出す、そして、次のステッアS109において、必要がおれて、上 起ステッアS108により取得したコンテンツデータに 含まれるオーディオデータの圧縮符号化方式及び暗号化 方式、フォーマットなどテンレーヤ20に対応するもの に実験する処理を実行する。たびし、ハードディスク 70下に原存されていた別形で、フレーヤ20に対応する 圧縮符号化方式及び暗号化方式、フォーマットとされて いるのであれば、この処理はスキップをれる。このステップS109の規則を探すすると図11のステッアS1

【9089】ステップS110においては、ハードディスク107から読み出して取得したコンテンツデータを、売のステップS107の相互認識処理により共有した通信開催(一時間)で簡号化する。そして、アレーヤ20に対してUSBインターフェイスを介して転送する。アレーヤ20間では、上記のようにして転送されてきたコンテンツデークを受信してフラッシュメモリ206に書き込んで学館をサる。

100901次のステッアS111においては、必要があれば、選択されたコンテンツテータに対応するコンテンツデータペースの各再生条件(開始日時、終了日時、再生可能回数)を、プレーヤ20分階専可能企形式に変換する。さら能なステッツS111によいで、選択されたコンテンツデータに対応するコンテンツデータペースのコビー条件中のSCMS情報を、アレーヤ20の電報する形式に変換する。そして、次のステップS113において、上記ステップS111、S112の処理によって変換された再生条件とSCMS情報を、アレーヤ20に転送する、アレーヤ20に転送する、アレーヤ20に転送する、アレーヤ20に転送する、アレーヤ20に転送する、アレーヤ20にでは、受信した戸性条件とSCMS情報を、アレーヤ20に転送する、アレーヤ20にでは、受信した戸性条件とSCMS情報を、アレーヤ20には分割に対していることでは、アレーヤ20に対して終めるのでは、受信した戸性条件とSCMS情報を、アフトシュメモリ2006、もしくは外部ののM210に対して終わずる

[0091]また、次のステップS114においては、 遊訳されたコンテンツのコンテンツデータペース中に登 録されている利用条件データである。各種再生条件、再 生時遷条件、コビー条件をどを、CPU102が扱っ でいる形式のおよ、プレーヤ20に記述する、プレー 20間では、転送されてきた利用条件データを例えばフ ラッシュメモリ2206、もしくは外部ROM210に対 して保存することになる。

【0092】次のステーアS115においては、選択されたコンテンツテータを特分化している時号號、即ちコンテンツキーをユンテンツオータースースから読み出し、ステップS116において、そのコンテンツキーをR0세103に記憶されている保存用鍵で復与し、通信用鍵で晴号化さた。のコンテンツキーを、アレーヤ20に転送する。アレーヤ20億年度は、CPU201分割削する登録と順プロック20

4の規則によって、バーソナルコンピュータ10から転送されてきた時号線を相互返談地理で共有した通信開鍵を用いて復号し、自分自身の係が用鍵を用いて信号化する。そして、既に保存したデータと関連体付でフラッシメギリ206、もしくは分部600210に対して保存さる。このようにして、コンテンツデータ及び利用条件データなどのヘッダ的情報を順次、バーソナルコンピュータ10からブレーヤ20時に交信、記憶することで、チェックアウトとしてのデータを送が行われるものである。

【0093】そして、次のステップS117においては、パーソナルコンピュータ10順において、転送したコンテンツデータに対応するコンテンツデータへのコピー回数カウンタを1つインクリメントする。上記ステップS117の処理によって、コンテンツデータベースの内容はこれでとは異なるものとなる。そこで、次のステップS118において、コンテンツデータベース全体のハッシュ値とついての演算を行い、この新たに得られたハッシュ値をROM103に保持する。つまり、ハッシュ値の実施処理を実行するものである。つまり、ハッシュ値の実施処理を実行するものである。

【0094】5-2・チェックイン処理 総いて、チェックインのための処理動作について、図1 2のフローチャートを参照して説明する。なお、この図 においては、パーソナルコンピュータ10側の処理とプ レーヤ20側の処理とを1つのフローにより示してい る、パーソナルコンピュータ10側の処理は、でい シブ管理アプリケーションのプログラムに従ってCPU1 02が実行し、プレーヤ20側の処理は、CPU201 が実行する、アレーヤ20側の処理は、CPU201 が実行する。

【0095】この図に示す処理においては、先ず、ステ ップS201において、パーソナルコンピュータ10か らプレーヤ20に対して、プレーヤ20のフラッシュメ モリ206に記憶されているコンテンツデータについて の管理情報の読み出しを要求する。ここでいう管理情報 とは、例えばコンテンツデータのヘッダに格納されてい る内容やFATなどの情報から成り、フラッシュメモリ 206に記憶されているコンテンツデータについての記 録再生管理に利用される情報とされる。そしてこの管理 情報は、例えば外部ROM210又はフラッシュメモリ 206において保存されている。この要求に応じて、ア レーヤ20のCPU201は、記憶している管理情報を 読み出してパーソナルコンピュータ 10 に送信するため の制御処理を実行する。また、パーソナルコンピュータ 10側では、受信した管理情報に基づいて、プレーヤ2 0側で記憶されている楽曲としてのコンテンツデータを 選択するためのGUI画像をディスプレイ113に表示 させる。ユーザは、このGUI画像に対して操作を行う ことで、チェックインさせるべきコンテンツデータを選 択することができる。

【0096】そして、上記ステップS201においてチ

ェックインさせるべきコンテンツデータの決定が行われ たとすると、続くステップS202としての処理によ り、パーソナルコンピュータ10側とプレーヤ20側と での相互認証処理を実行する。この処理は、先に図10 に示したステップS107の処理と同様とされる。

【0097】続く、ステップS203においては、フラッシュメモリ206に記憶されているコンテンツデータのうちから、チェックインのために張樹能されたコンテンツデータについての読み出しを行い、パーソナルコンピュータ10に転送する。パーソナルコンピューターの瞬では、続くエテップS204の映画によって、プレーヤ20から転送されてきたコンテンツデータに対してファイルをと与え、ファイルとしてハードディスク107に保存する。

(00981次にアレーヤ20間では、ステップ520 方の処理によって、今回チェックインを行うべきコンテンツデータを明号化している時号銀についての50の出し を行う、この時号銀は、例えば、先に図10に示したステップ5116の処理に応じて、プレーヤ20関連がよっプレーマ20間では、読み出しを行った暗号銀を目の情報を目の情報を目の情報を目の情報を目の情報を目の情報を目の情報を目の表している。 別様で明号化した後、パーソナルコンピュータ10に送 個出力する。

【0099】パーソナルコンピュータ10では、ステッ プS206の処理によって、上記ステップS205によ りプレーヤ20から送信された暗号鍵を受信し、この受 信した暗号鍵を通信用鍵で復号し、さらに自分自身が有 する保存用鍵で暗号化する。そしてパーソナルコンピュ ータ10は、次のステップS207において、先のステ ップS204で保存したコンテンツデータのファイル名 のほか、例えばユーがGUI操作によって入力したとさ れるタイトル、アーティスト名等のファイル情報、上記 ステップS206で暗号化した暗号鍵などを、現在保持 しているコンテンツデータベースに登録する。そして綾 くステップS208において、コンテンツデータベース 全体のハッシュ値についての更新を行う。つまり、上記 ステップS207の処理によってその内容が書き換えら れたコンテンツデータベースに対応するハッシュ値を算 出し、例えばROM103に記憶させる。

[0100]また、パーソナルコンヒュータ10酸では、次のステップ5209において、アレーヤ20に対して暗号鎖の保存を行ったことの通知を行うと見た。今回チェックインさせたコンテンツデータの削除を要求する。そして、アレーヤ20では、上記ステップ5200としてのパーソナルコンビュータ10からの通信に応じて、ステップ5210としての処理によって、フラッシュメモリ206に記憶されているコンテンツデータのうわから。今回チェックインされたコンテンツデータを削をする。これにより、アレーマ20からパーソナルコンドカリス

ピュータ1 0へのコンテンツデータの移動が行われたことになる。つまりチェックインとしての動作が得られることになる。

【0101】6、相互認証処理及び電源制御処理 続いて、先に図10のステップS107及び図12のス テップS202として示した相互認証処理について、図 13及び図14のフローチャートを参照して説明する。 本実施の形態としては、相互認証処理結果として認証が 得られなかった場合には、USB電源の供給制御が行わ れるのであるが、ここでは、この電源供給制御のための 処理も含められている。また、ここではパーソナルコン ピュータ10側とプレーヤ側の両者の処理が示されてお り、パーソナルコンピュータ10はステップS301~ S311の処理を実行し、プレーヤ20はステップS3 21~S332 (又はS333) の処理を実行する。ま た、この図に示す処理として、パーソナルコンピュータ 10側の処理は認証プログラム338に従ってCPU1 02が実行し、アレーヤ20側の処理は、CPU201 が認証処理ブロック204を制御することで実行され る。また、認証処理結果に応じたパーソナルコンピュー タ10におけるUSB電源供給制御は、電源制御プログ ラム340に従って寒行する。

【0102】相互経験地では、先守閣13のステップ S301としての処理によって、パーソナルコンヒュー タ10額において、乱敷Naを生成し、次のステップS 302とおいて、パーソナルコンピュータ10の11し、 酸のカテゴリ番号の、及び上記乱敷Naをプレーヤ20 へ送信するための処理を実行する。

【0103】一方、プレーヤ20は、ステップS321 において乱敷NDを生成し、次のステップS322において、パーソナルコンピュータ10から送信されたパーソナルコンピュータ10の1D、鎌のカテゴリ番号のおよび乱敷Naを受信する。そして、次のステップS321において、鍵のカテゴリ番号のから、マスター鍵KMaの爆番号1を得る。

[0104] さらに、アレーヤ20間では、核ベステッ アS324の処理により、通常Dマスター機KM [j] き求め、次のステッアS325において、パーソ ナルコンピュータ10の1Dに対して、マスター機KM a [j] を基化したハッシュ側Bを適用することによっ て、鍵Kabを資出する。また、核ベステッアS326 たおいて、很敷Na、乱敷Nb、およびバーソナルコン ピュータ10の1Dに対して、鍵Kabを基にたハッ シュ関数を適用して乱敷R1を算出する。また、次のス テッアS327によっては過数を1を算出する。また、次のス テッアS327によっては過数を1を増出する。

【0105】そして、次のステップS328において は、これまでの処理によって得られた乱数Na、乱数N b、鎌番号」、および乱数Sbをパーソナルコンピュー タ10に対して送信するための制御処理を実行する。ス テップS328の処理の修む、プレーヤ20は、図14 のステップS329の処理に進む。

【01061パーソナルコンピュータ10では、ステッ アS303としての処理によって、上記ステッアS32 8の処理によりプレーヤ20から送信されてきた鬼敷N a、乱敷Nb、健番号j、および乱数Sbを受信する。 この後、パーソナルコンピュータ10は、図14のステップS304に採行する。

【0107】次のステッアS304においては、パーソナルコンピュータ10では、受信して取得した業番号」を基に、個別機と「aに含まれる鍵化 a bを得るための処理を実行する。また次のステッアS305において、現在保持している名数Na、乱数Nb、及びバーソナルコンピュータ10自身の「Dに対して、鍵化 a b を基にしたパッシュ関数を適用することで乱数 R 2を算出す。

【010名】そして、次のステップS30名において、パーソナルコンピュータ10では、受信した乱散れ1と、上記ステップS305で生成した乱散れ2とが等しいか否かについて判別を行う。ここで、肯定結果が得られた場合には、相互認証の相手側であるアレーヤは、収合にはステップS307以降の処理に進む。これに対して、否定結果が得られた場合には、相互認証の相手側であるアレーヤは正規のアレーヤ20として認証されるアレーヤは正規のアレーヤ20として認証されないことになる。この場合にはステップS311に進む。な

お、ステップS 311の規則については技法する。 (01091ステップS 307においては、パーソナル コンピュータ10は、乱数ちるを生成し、続くステップ S 308において、乱数りいおよび風吹りねに対して、 酸K a b を基にしたか、2回数を適用して私飲れるを 算出する。さらに、次のステップS 309においては、 上記息敷む3、及び乱数Saをブレーヤ20心道信出力 する。そしてステップS 310において、乱数Saおよ び乱数ちに対して鍵K a b を差にしたハッシ。週数を び乱数ちに対して鍵K a b を差にしたハッシ。週数を

適用して一時課ドミを求める。
【0110】一方、アレーヤ20側では、ステッアS3
29の処理により、パーソナルコンピュータ10側からステッアS309の処理によって送信された乱散R3及び乱数5aを受信し、次のステッアS30において、乱数Nbおよび乱数Naに対して、鍵Kabを基にしたハッシュ関数を適用して乱数R4を指する。

【01111そして、続くステップS331においては、受信した乱数R3と、上記ステップS330で生態した乱数R4とか等しいか否かについての判定を行うここで、乱数R3と乱数R4とが等しくないと判定され、毎年間のハーナルコンピュータ10は初まれば正規のコンテンツ管理アプリケーションをインストールした機器であるとの認証を行わないことになる。そして、例えばここでは以準の処理を終了することで、例えばこなでは以本の処理を終了することで、例えばこ

10とのチェックイン、チェックアウトは行わないよう にされる。これに対して、ステップS331により乱数 R3と乱数R4とが等しいと判定した場合には、バーソ ナルコンピュータ10は正規のコンテンツ管理アプリケ ーションをインストールした機器である認証されたこと になって、ステップS332の処理に進むようにされ る。なお、ステップS331において認証を行わなかっ た場合には、ステップS333の処理に進むように校正 することも可能ではあるが、これについては後述する。 【0112】ステップS332では、私数Saおよび乱 数Sbに対して鍵Kabを基にしたハッシュ関数を適用 して一時鍵Ksを求めるようにされる。このようにし て、相互認証処理が行われて双方が認証された場合に は、前述もしたように、パーソナルコンピュータ10と プレーヤ20とで共通の通信用鍵である一時鍵Ksを得 ることができる。

【0113】また、パーソナルコンピュータ10間での 処理として、プレーヤ20を認証しなかった場合に実行 されるステップS311に進み、パーソナルコンピュー タ10間におけるUSB電源の供給制御のための処理を 実行する。

【0114】本実施の形像としてのステッアS311に よるUSB電源の供給制御としては、各種考えることが できる。そこで以下に、本実権の形態のシステムにおい て考えられる電源供給制御の実際例のいくつかを挙げて いくことにする。

【0115】1つには、ステップS311の処理として、CPU102は、例えばUSBドライバ110内のスイッチ110a(図6参照)をオフとする。っまり、Vbusを介してアレーヤ欄にUSB電源を供給する動作を停止させるのである。そして、例えば脚の鍵は実行しないようにされる。つまり、本来であれば相互選脳処理技に行われるコンテンツデータの送受信は行われないないものとされる。

【0116】このようなステッアS311としての処理 が実行される場合、例えば正規ではないとされる相手側 のプレーヤとは、ソフトウェア的にデータ通信が行われ なぐなるようになるのに加え、USB電器の供給も序立 されることになる。これにより、例えば年にソフトマン アが制御によってデータ通信を禁止する場合よりも強固 に不正なフレーやを排除することができ、それだけ著作 権援援し強化される。

【0117】また、1つには、ステッアS311において、上記と同様にして、Vbusをかしてプレーや側に US1電源を供給する動作を作止させた検は、例14に おいて、複様で示すようにして、ステッアS311から ステッアS407に戻すようにされる、つまりは、以際 の処理は雑様させることで、相手方のアレーヤが不正立 ものであったとしても、データ通信処理が可能であれば たれを実行させもものである。

【0118】この場合には、例えばこの正規ではないと されるプレーヤがバッテリ駆動が可能な構成であれば、 データ通信が可能とされることになる。つまり、バッテ リの残量があるうちの或る期間だけは、 コンテンツデー タをチェックアウトさせることなどが可能になるもので ある。つまりこの場合には、上記とは逆に、不正なプレ ーヤに対するプロテクトを緩いものとしていることで、 相応にユーザに対する利便性を図っているものである。 【0119】また、次のようなUSB電源制御も考えら れる。このための電源回路系の具体的構成の図示は省略 するが、例えばステップS311の処理としては、US BインターフェイスのVbusを介して供給するUSB 電源の電源電圧を規定よりも所定レベルにまで下げるよ うにするものである。例えばプレーヤ側では、チェック アウトされたコンテンツデータをフラッシュメモリ等の メディアに書き込むときと、メディアからコンテンツデ ータを読み出して再生するときとでは 書き込みを行う ときの方が多くの電力を必要とするのが一般的である。 従って、上記のようにしてUSB電源として供給する電 圧レベルを低下させるように制御すれば、プレーヤ側で は、コンテンツデータの再生のみが行え、メディアへの 書き込みは行えないようにすることが可能とされる。つ まり、プレーヤ側での記録動作のみを禁止するという形 態での制限動作を得ることが可能になる。このようにし て本実施の形態では、USB電源供給制御の仕方によっ て、多様な形態による著作権保護を実現することが可能 とされる。

【0120】また、例えばアレーヤ20側においても、 USB電源制御を行うようにすることが可能である。つ まりは、図14におけるプレーヤ20側の処理としてス テップS333として示すように、ステップS331に おいてパーソナルコンピュータ10を正規のものである として認証しなかった場合には、例えばプレーヤ20例 に供給されるUSB電源を内部回路に対して供給しない ように制御するものである。このためには、例えば、C PU201の制御によって、レギュレータ216aの動 作を停止させるなどすればよい。もしくは、上記した例 に倣って、レギュレータ21から出力される電源PW・ Uの電圧レベルを、再生は可能であるが記録は不可とさ れるまでに低下させるようにしてもよい。また、USB 電源の内部回路への供給を停止させる場合には、バッテ リ216を電力源とする電源PW·Bを内部回路へ供給 する構成とするか否かも、例えば実際にどの程度までの 著作権保護を図るのかといった事情を考慮して決定すれ ばよい。いずれにせよ、上記のようにすれば 正想では ないパーソナルコンピュータを利用してチェックイン、 チェックアウトを行おうとしているユーザに対して、制 限を与えることが可能となって、著作権保護が図られる ものである。

【0121】なお、本発明はとしては上記実施の形態と

して示した構成に限定されるものではなく、適宜変更さ れて構わない。例えば実施の形態としては、パーソナル コンピュータとボータブルオーディオプレーヤとでチェ ックイン/チェックアウトとしてのデータ送受信を行う ものとしているが、データ送受信を行う複数機器として は、これらに限定されるものではない。例えば、パーソ ナルコンピュータに代えて、ボータブルオーディオプレ ーヤとセットになった専用のEMD対応機器などとされ てもよいものである。また、携帯型オーディオプレーヤ 側となる機器が対応するメディアとしても内蔵フラッシ ュメモリに限定されるものではなく、例えば本体に挿脱 可能なメモリ素子のほか、各種ディスクメディア等が採 用されてもよいものである。さらには、例えばボータブ ルタイプに限定されず、例えば据え置き型のオーディオ プレーヤとされても構わない。また、これらの機器間で データ送受信を行うインターフェイスとしても、USB に限定されるものではなく、データと共に電源供給が可 能なインターフェイスであれば本発明を適用できる。さ らには、各図により示したチェックアウト処理、チェッ クイン処理、及び相互認証処理の実際としても、適宜変 更されて構わない。

[0122]

【発明の効果】以上説明したように本発明は、例えばパ ーソナルコンピュータと携帯型オーディオプレーヤと を、USBなどの電源供給が可能なデータインターフェ イスにより接続し、オーディオデータなどの著作権が保 護されるべきデータを、コピー、もしくは移動するよう にして送受信すると共に、パーソナルコンピュータから 推帯型オーディオプレーヤに対して電源を供給するよう にされた情報送受信システムにおいて、この2つの機器 間で相互認証を行うようにされる。そしてこの認証結果 に応じて、データインターフェイスを介して供給される 雷源の制御を行うようにされる。 つまり、 本発明として は、認証結果に応じて電源供給を制御することで、デー タの送受信動作等を制限するものである。これにより、 例えば認証結果に応じてソフトウェア的な処理によって のみにデータ送受信制御や機能制限制御を行う場合と比 較して、或る程度の柔軟件を有したデータ送受信の制限 動作を得ることができる。つまり、レベル的に多様性の ある著作権保護を、電源供給制御というハードウェア的 な手法によって容易に実現することが可能とされる。ま た。本発明としては、ハードウェア的にデータ送受信の 制限を行うことになるため、例えばソフトウェア的な処 理負担を軽減させることも可能となる。

【図画の簡単な説明】

- 【図1】本発明の実施の形態としてのデータ送受信システムの構成例を示す説明図である。
- 【図2】本実施の形態のデータ送受信システムの利用形態を示す説明図である。
- 【図3】本実施の形態のデータ送受信システムにおける

チェックイン/チェックアウトの規則を説明する説明図 である。

【図4】本実施の形態のデータ送受信システムであるパーソナルコンピュータ、プレーヤの回路構成を示すプロック図である。

【図5】パーソナルコンピュータにインストールされる コンテンツ管理アプリケーションの機能を示すブロック 図である。

【図6】パーソナルコンピュータの電源回路系の構成を 示すブロック図である。

【図7】 プレーヤの電源回路系の構成を示すブロック図 である

【図8】コンテンツデータの構造を示す説明図である。 【図9】コンテンツデータベースの構造を示す説明図で

【図10】チェックアウトのための処理動作を示すフローチャートである。

【図11】チェックアウトのための処理動作を示すフローチャートである。

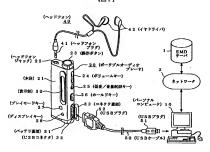
【図12】チェックインのための処理動作を示すフロー チャートである。

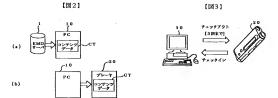
【図13】相互認証処理を示すフローチャートである。 【図14】相互認証処理を示すフローチャートである。 【対导の説明】

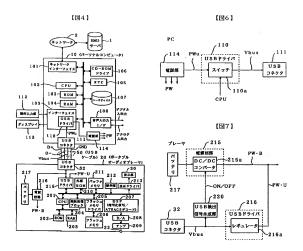
1 BMDナーバ、2 ネットワーク、10 パーソナ ルコンピュータ、20ボータブルオーディメアレーゲ、 32 USB 13キクタ、102 CPU、107 ハー ドディスタ、110 USB ドライバ、111 USB 13キクタ、114 電源部、201 CPU、204 12短興度ブロック、206 フラッシュメモリ、207 DSP、216 電源回路、217 パッテリ、31 コンテンツデータベース、338 短筆アログコ

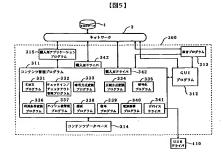
4 コンテンツデータベース、338 認証プログラ ム、340 電源制御プログラム

【図1】









【図8】



【図9】

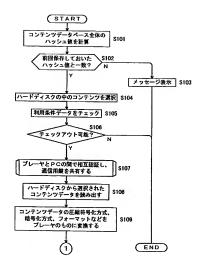
コンテンツデータベース

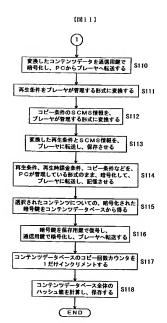
		コンテンツ1	コンテンヴ2	コンテンツ3	
	ファイル ID	xd000110, et2		ms0234287034.st.2	_
利用条件	コンテンツキー	Oxebebebebebeb	0x999999999999	0x123456789012	
	タイトル	春の小川	運由	英城の月	
	ファイルサイズ	180	190	200	
	英生条件:開始日時	_	2001.01.01.00.00	_	
	再生条件:終了日時	1999,07,31,23:59	-	_	
	其生条件:其生可能協致	-	20	_	
	再生国歌かウンタ	-	12	_	_
- ¥ 1	其生時課金条件	_	_	¥5	
	コピー条件:国教	2	0	0	
	コピー四数カウンタ		0	0	_
	⇒L'—条件:SCMS	0601	0610	0600	

ハッシュ値 0よ94514508321

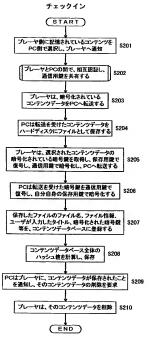
【図10】

チェックアウト





【図12】



【図13】

認証処理

